

06 Lógica proposicional: Formas normais

# Número Imaginário

```
numeroimaginario
.com
.br
```

# Motivação inicial

Nos vídeos anteriores, vimos que a partir de uma dada fórmula, podemos construir sua tabela verdade (função verdade).

Agora, estamos interessados na recíproca: dada uma tabela verdade, queremos encontrar uma fórmula geradora desta tabela.

Resultado 1: Toda função verdade é a função verdade determinada por uma fórmula restrita.

Lembrete: uma fórmula restrita é uma fórmula que envolve apenas os conectivos –, & e V.

## Demonstração:

A demonstração do resultado é construtiva, isto é, ela nos fornece um procedimento para construirmos a fórmula restrita associada.

Suponha que temos uma função verdade de n variáveis.

Queremos construir uma fórmula A com n variáveis proposicionais correspondente.

Resultado 1: Toda função verdade é a função verdade determinada por uma fórmula restrita.

Lembrete: uma fórmula restrita é uma fórmula que envolve apenas os conectivos –, & e V.

# Demonstração:

Se a função verdade assume o valor F para todas as combinações de valores, então a fórmula desejada pode ser esta:

$$A = (p_1 \& (\neg p_1)) \& p_2 \& \dots \& p_n.$$

Agora, se a função verdade dada assume o valor V pelo menos para uma atribuição de valores, então fazemos o seguinte (exemplo):

Exemplo 1: Vamos especificar uma função-verdade de três variáveis por

meio de uma tabela:

Queremos uma fórmula de três variáveis proposicionais que possui a tabela verdade ao lado.

V	V	V	V
V	V	F	V
V	F	V	F
V	F	F	F
F	V	V	F
F	V	F	F
F	F	V	F
F	F	F	V

Examinamos as combinações que geram o valor V:

As seguintes fórmulas geram respectivamente o valor V para essas atribuições:

$$(p_1 \& p_2 \& p_3)$$
  
 $(p_1 \& p_2 \& (\neg p_3))$   
 $((\neg p_1) \& (\neg p_2) \& (\neg p_3))$ 

V	V	V	V
V	V	F	V
V	F	V	F
V	F	F	F
F	V	V	F
F	V	F	F
F	F	V	F
F	F	F	V

Note que qualquer outra atribuição de valores a essas fórmulas as farão obter o valor-verdade F. Portanto, basta as conectarmos com o conectivo V para obtermos a fórmula desejada:

$$(p_1 \& p_2 \& p_3) \lor (p_1 \& p_2 \& (\neg p_3)) \lor ((\neg p_1) \& (\neg p_2) \& (\neg p_3))$$

$$(p_1 \lor p_2) \& (p_1 \lor (\neg p_2)) \& ((\neg p_1) \lor (\neg p_2))$$

# Formais normais

<u>DEFINIÇÃO</u>: Seja  $Q_{ij}$  uma variável proposicional ou a negação de uma variável proposicional.

Então dizemos que uma fórmula está na <u>forma normal conjuntiva</u> se ela possui a seguinte forma

$$\left(\bigwedge_{i=1}^{m} \left(\bigvee_{j=1}^{n} Q_{ij}\right)\right),$$

e que está na <u>forma normal disjuntiva</u> se ela possui a seguinte forma  $(\bigvee_{i=1}^{m} (\bigwedge_{j=1}^{n} Q_{ij})).$ 

$$(p_1 \& p_2 \& p_3) \lor (p_1 \& p_2 \& (\neg p_3)) \lor ((\neg p_1) \& (\neg p_2) \& (\neg p_3))$$

# Consequência direta 1:

Toda fórmula que não é uma contradição é logicamente equivalente a uma fórmula na forma normal disjuntiva.

#### Demonstração:

Dada uma fórmula A, obtemos a tabela verdade associada (e consequentemente, a função verdade).

Usando o resultado 1, obtemos a fórmula desejada (observe que o método apresentado no resultado 1 nos dá sempre uma fórmula na forma normal disjuntiva.)

Como essas duas fórmulas possuem a mesma tabela verdade, elas são logicamente equivalentes.

# Consequência direta 2:

Toda fórmula que não é uma tautologia é equivalente a uma fórmula na forma normal conjuntiva.

## Demonstração:

Dada uma fórmula A, se ela não é uma tautologia, então  $(\neg A)$  não é uma contradição.

Sendo assim,  $(\neg A)$  é equivalente a uma fórmula na forma normal disjuntiva  $B = (\bigvee_{i=1}^{m} (\bigwedge_{j=1}^{n} Q_{ij}))$  (pela conseq. anterior).

Portanto, A é logicamente equivalente a  $(\neg B)$ .

Mas o que é  $(\neg B)$  ?

a)  $\bigvee_{i=1}^{n} (\neg A_i)$  é logicamente equivalente a  $\neg (\bigwedge_{i=1}^{n} A_i)$ .

b)  $\bigwedge_{i=1}^{n} (\neg A_i)$  é logicamente equivalente a  $\neg (\bigvee_{i=1}^{n} A_i)$ .

# Consequência direta 2:

Toda fórmula que não é uma tautologia é equivalente a uma fórmula na forma normal conjuntiva.

## Demonstração:

$$\neg B = \neg(V(\land Q_{ij})) = \land (\neg(\land Q_{ij})) = \land (V(\neg Q_{ij})).$$

Lembrando que algum  $Q_{ij}$  pode ter ficado na forma  $\neg(\neg q)$ , basta trocarmos esta(s) fórmulas por q e obtermos o resultado desejado.

Ou seja, A é logicamente equivalente a  $\neg B$ , que, por sua vez, está na forma normal conjuntiva.



06 Lógica proposicional: Forma normal

numeroimaginario.com.br vinicius@numeroimaginario.com.br